PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-010341

(43)Date of publication of application: 11.01.2002

(51)Int.CI.

H04Q 7/36 H04Q 7/38

H04L 12/28

(21)Application number: 2001-013961

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

23.01.2001

(72)Inventor: MIZUTANI MIKA

HIRATA TETSUHIKO MATSUI SUSUMU

YANO TADASHI

(30)Priority

Priority number : 2000121067

Priority date: 17.04.2000

Priority country: JP

2000 00117659

16.08.2000

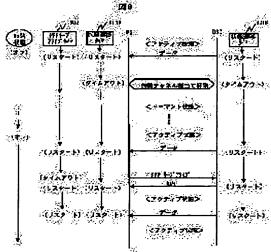
EP

(54) MOBILE COMMUNICATION SYSTEM, MOBILE TERMINAL, BASE STATION CONTROL APPARATUS AND PACKET DATA SERVICE NODE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize communication quality assurance in a mobile data communication system with a packet switching function.

SOLUTION: In a mobile communication system with the packet switching function sharing radio resources among 🚟 🤻 plural mobile terminals, a mobile terminal, in which requests of communication quality is occurred, by periodic transmission of priority use requirements packets of radio channel, when no communication is processed during a predetermined period, radio channel assignment to the terminal is cancelled so as to avoid occurrence of time-out of a state transition timer carrying a transition to a dormant state, and an active state is maintained, so that the radio channel is allowed to be held continuously. When communication quality requirements terminals are moved between cells, or when requirements of assignment of the radio channel is requested by the terminals, a base station control apparatus controls a radio base station so that the radio channel is assigned priority by transmission of the packets.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-10341 √ (P2002-10341A)

(43)公開日 平成14年1月11日(2002.1.11)

(51) Int.Cl.7		職別記号	FΙ		テーマコート*(参考)	
H04Q	7/36		H04L	12/28	300D	5 K 0 3 3
	7/38		H04B	7/26	105D	5 K 0 6 7
H04L	12/28	300			109M	

審査請求 未請求 請求項の数26 OL (全 17 頁)

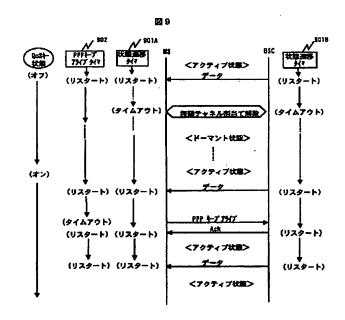
(21)出願番号	特願2001-13961(P2001-13961)	(71) 出願人	000005108
(22)出顧日	平成13年1月23日(2001.1.23)		株式会社日立製作所 東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地
		(72)発明者	水谷 美加
(31)優先権主張番号	00117659. 3		神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株
(32)優先日	平成12年8月16日(2000.8.16)		式会社日立製作所システム開発研究所内
(33)優先権主張国	欧州特許庁 (EP)	(72)発明者	平田 哲彦
(31)優先権主張番号	特願2000-121067 (P2000-121067)		神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株
(32)優先日	平成12年4月17日(2000.4.17)		式会社日立製作所システム開発研究所内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(74)代理人	100075096
			弁理士 作田 康夫
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 移動体通信システム、移動端末、基地局制御装置及びパケットデータサービスノード

(57)【要約】

【課題】パケット交換機能を備えた移動体データ通信システムにおいて、通信品質保証を実現する。

【解決手段】無線リソースを複数の移動体端末で共有するパケット交換の機能を備えた移動通信システムにおいて、通信品質要求が発生した移動体端末は、無線チャネルの優先使用要求パケットを周期的に送信することに共って、一定期間信号の送受信を行われない場合に無線チャネルの割り当てを解除しドーマント状態への遷移をして無線チャネルを継続的にに無線チャネルを継続的には、優先要求パケットを送信することができるよう基地局制御装置が無線基地局を制御する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】制御局と通信する通信端末であって、 制御部と、

送受信処理部と、

上記制御部と上記送受信処理部とを接続する通信路とを 有し、

上記制御部は、上記制御局との間で継続的な通信を行う場合に、上記送受信処理部を介して上記制御局に優先要求を周期的に送信するよう制御することを特徴とする通信端末。

【請求項2】無線基地局と通信する移動端末であって、 制御部と、

送受信処理部と、

上記制御部と上記送受信処理部とを接続する通信路とを 有し、

上記制御部は、上記無線基地局との間で継続的な通信を 行う場合に、上記送受信処理部を介して上記無線基地局 に優先要求を周期的に送信するよう制御することを特徴 とする移動端末。

【請求項3】請求項2記載の移動端末において、

更に、信号の送信または受信に応じて計数を開始する第 一のタイマを有し、

前記制御部は、上記第一のタイマのタイムアウトに応じて、前記優先要求を前記無線基地局に送信し、上記第一のタイマをリスタートさせるよう制御することを特徴とする移動端末。

【請求項4】請求項3記載の移動端末において、

前記制御部は、前記無線チャネルを優先的に使用する場合に、前記第一のタイマのタイムアウト値を、前記無線基地局との間の信号の送信または受信時から該無線基地局が該無線チャネルの割り当てを解除するまでの時間であるチャネル保有時間より小さな値に設定することを特徴とする移動端末。

【請求項5】請求項4記載の移動端末において、

更に、前記チャネル保有時間を計数する第二のタイマを 有し、

前記制御部は、前記無線チャネルを優先的に使用しない場合に、前記第一のタイマのタイムアウト値を前記チャネル保有時間より大きな値に設定し、上記第二のタイマがタイムアウトしている場合に、前記優先要求を送信しないよう制御することを特徴とする移動端末。

【請求項6】無線基地局と通信する移動端末であって、 制御部と、

送受信処理部と、

上記制御部と上記送受信処理部とを接続する通信路とを 有し、

上記制御部は、上記無線基地局に無線チャネルの割当て を要求する場合に、該無線チャネルの優先的な割当要求 を、上記送受信処理部を介して送信するよう制御するこ とを特徴とする移動端末。 【請求項7】移動端末と通信する基地局を制御する基地 局制御装置であって、

上記基地局と接続するための基地局インターフェース部と、

管理部と、

上記基地局インタフェース部と上記管理部とを接続する 通信路と、

上記移動端末と上記基地局との間の信号の送信または受信から計数を開始し、該移動端末に対する無線チャネルの割当を解除するまでの時間を計数する状態遷移タイマとを有し、

上記管理部は、上記基地局を介して上記移動端末から、 該基地局との間で継続的な通信を行うための優先要求を 受信した場合に、上記状態遷移タイマをリスタートする ことを特徴とする基地局制御装置。

【請求項8】請求項7記載の基地局制御装置において、 前記管理部は、前記優先要求を受信した場合に、応答を 前記移動端末に送信するよう制御することを特徴とする 基地局制御装置。

20 【請求項9】移動端末と通信する基地局を制御する基地局制御装置であって、

上記基地局と接続するための基地局インタフェース部 と、

管理部と、

上記基地局インタフェース部と上記管理部とを接続する 通信路とを有し、

上記管理部は、無線チャネルの優先的な使用を要求する ための優先要求を送信している優先要求移動端末に関す る、無線チャネルの割当要求を受信した場合に、該優先 要求移動端末に無線チャネルを優先的に割り当てるよう 制御することを特徴とする基地局制御装置。

【請求項10】請求項9記載の基地局制御装置において、

前記無線チャネルの割当要求は、前記優先要求移動端末 の、前記基地局の制御エリアへの移動に伴う、該基地局 での無線チャネルの割当要求であることを特徴とする基 地局制御装置。

【請求項11】請求項9または10記載の基地局制御装置において、

40 前記管理部は、前記優先要求移動端末に無線チャネルを 割り当てる基地局において無線チャネルが不足している 場合に、優先要求を送信していない非優先要求移動端末 への無線チャネルの割り当てを解除し、該無線チャネル を前記優先要求移動端末に割り当てるよう制御すること を特徴とする基地局制御装置。

【請求項12】請求項11記載の基地局制御装置において、

前記管理部は、前記基地局から無線チャネルを割り当て られている移動端末のうち、該基地局との間での信号の 50 送信または受信からの経過時間が長い非優先要求端末か

ら順に、無線チャネルの割り当てを解除するよう制御す ることを特徴とする基地局制御装置。

【請求項13】基地局制御装置と外部ネットワークとを 接続するパケットデータサービスノードであって、 管理部と、

上記基地局制御装置または上記外部ネットワークと接続 するためのルーティング部と、

上記管理部と上記ルーティング部とを接続する通信路と を有し、

上記管理部は、上記基地局制御装置を介して、該基地局 制御装置が制御する基地局と通信する移動端末からの優 先要求を受信した場合に、該移動端末に無線チャネルを 優先的に使用させるための優先処理許可応答を、該基地 局制御装置に送信するよう制御することを特徴とするパ ケットデータサービスノード。

【請求項14】請求項13記載のパケットデータサービ スノードにおいて、

更に、移動端末の優先処理契約の有無を登録するための 移動端末情報テーブルを有し、

前記管理部は、上記移動端末情報テーブルに前記移動端 末の優先処理契約が登録されている場合に、該移動端末 に対する優先処理許可応答を送信するよう制御すること を特徴とするパケットデータサービスノード。

【請求項15】移動端末と無線基地局との間の無線通信 のための方法であって、

第一のタイマのタイムアウト値を、上記移動端末と上記 無線基地局との間の信号の送信または受信時から上記移 動端末に割り当てられている無線チャネルが開放される までの時間を計測する第二のタイマのタイムアウト値よ り小さい値に設定するステップと、

上記移動端末が、上記第一のタイマのタイムアウトに応 じて、上記無線基地局に、無線チャネルの継続的な使用 を要求する優先要求を送信するステップと、

上記優先要求の送信に応じて上記第一のタイマと上記第 二のタイマをリスタートさせるステップとを有し、

上記移動端末は、上記第一のタイマのタイムアウトに応 じて上記優先要求を周期的に送信し、該移動端末に割り 当てられている無線チャネルを保持することを特徴とす る無線通信方法。

【請求項16】移動端末と基地局制御装置に制御される 基地局との間の無線通信のための方法であって、

上記基地局制御装置が、無線チャネルの継続的な使用を 要求するための優先要求を、上記基地局を介して上記移 動端末から受信するステップと、

上記優先要求の受信に応じて、上記移動端末と上記基地 局との間の信号の送信または受信から該移動端末に割り 当てられている無線チャネルが開放されるまでの時間を 計測する状態遷移タイマを、リスタートするステップと を有し、

ャネルの割り当てを維持するよう制御することを特徴と する無線通信方法。

【請求項17】移動端末と基地局制御装置に制御される 基地局との間の無線通信のための方法であって、

上記基地局制御装置が、上記移動端末に関する、無線チ ャネルの優先的な割り当てを要求するための優先割当要 求を受信するステップと、

上記移動端末に割り当てる無線チャネルが不足している 場合に、他の移動端末に割り当てられている無線チャネ ルを開放するよう制御するステップと、

上記開放された無線チャネルを上記移動端末に割り当て るよう制御するステップとを有し、

上記優先割当要求の受信に応じて、上記移動端末に無線 チャネルを優先的に割り当てるよう制御することを特徴 とする無線チャネル割当方法。

【請求項18】請求項17記載の無線チャネル割当方法 において、

前記無線チャネルを開放するよう制御するステップは、 前記移動端末に無線チャネルを割り当てる基地局から無 線チャネルを割り当てられている移動端末のうち、該基 地局との間での信号の送信または受信からの経過時間が 長い移動端末から順に、無線チャネルを開放するよう制 御するステップを有することを特徴とする無線チャネル 割当方法。

【請求項19】移動端末に、無線基地局との間の無線チ ャネルの優先的な使用を要求させるためのプログラムを 記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体であっ て、

第一のタイマのタイムアウト値を、上記移動端末と上記 無線基地局との間の信号の送信または受信時から上記移 動端末に割り当てられている無線チャネルが開放される までの時間を計測する第二のタイマのタイムアウト値よ り小さい値に設定するステップと、

上記第一のタイマのタイムアウトに応じて、上記無線基 地局に、無線チャネルの継続的な使用を要求する優先要 求を送信するステップと、

上記優先要求の送信に応じて上記第一のタイマと上記第 二のタイマをリスタートさせるステップとを上記移動端 末に実行させ、

上記移動端末に、該移動端末に割り当てられている無線 チャネルの保持を要求させるためのプログラムを記録し たコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【請求項20】基地局制御装置に、該基地局制御装置が 制御する基地局と通信する移動端末に対する優先処理を 実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読 み取り可能な記録媒体であって、

無線チャネルの継続的な使用を要求するための優先要求 を、上記基地局を介して上記移動端末から受信するステ ップと、

上記優先要求の受信に応じて、上記移動端末への無線チ 50 上記優先要求の受信に応じて、上記移動端末と上記基地

局との間の信号の送信または受信から該移動端末に割り 当てられている無線チャネルが開放されるまでの時間を 計測する状態遷移タイマを、リスタートするステップと を上記基地局制御装置に実行させ、

上記基地局制御装置に、上記優先要求の受信に応じて、 上記移動端末への無線チャネルの割り当てを維持するよ う制御させるためのプログラムを記録したコンピュータ 読み取り可能な記録媒体。

【請求項21】基地局制御装置に、該基地局制御装置が 制御する基地局と通信する移動端末に対する無線チャネ ルの割当制御を実行させるためのプログラムを記録した コンピュータ読み取り可能な記録媒体であって、

上記移動端末に関する、無線チャネルの優先的な割り当てを要求するための優先割当要求を受信するステップと、

上記移動端末に割り当てる無線チャネルが不足している場合に、他の移動端末に割り当てられている無線チャネルを開放するよう制御するステップと、

上記開放された無線チャネルを上記移動端末に割り当てるよう制御するステップとを上記基地局制御装置に実行 20 させ.

上記基地局制御装置に、上記優先割当要求の受信に応じて、上記移動端末に無線チャネルを優先的に割り当てるよう制御させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

【請求項22】請求項21記載のコンピュータ読み取り可能な記録媒体であって、

前記無線チャネルを開放するよう制御するステップは、 前記移動端末に無線チャネルを割り当てる基地局から無 線チャネルを割り当てられている移動端末のうち、該基 地局との間での信号の送信または受信からの経過時間が 長い移動端末から順に無線チャネルを開放するよう制御 するステップを有することを特徴とするコンピュータ読 み取り可能な記録媒体。

【請求項23】基地局と、

上記基地局を制御する基地局制御装置と、

上記基地局と無線チャネルを使って通信する移動端末と を有し、

上記基地局制御装置は、上記基地局との間の信号の送信または受信からの経過時間が一定時間を越えた移動端末に対して割り当てられている無線チャネルを開放するよう制御する移動体通信システムであって、

無線チャネルの継続的な使用を要求する移動端末は、上 記基地局に優先要求を送信し、

上記優先要求を上記基地局を介して受信した上記基地局 制御装置は、上記移動端末に対して無線チャネルを割り 当て続けるよう制御することを特徴とする移動体通信シ ステム

【請求項24】請求項23記載の移動体通信システムにおいて、

前記移動端末は前記優先要求を周期的に送信し、

前記基地局制御装置は受信した上記優先要求に対する応答を上記移動端末に対して送信し、

上記移動端末に関する前記経過時間が、前記一定時間を 超えないよう制御することを特徴とする移動体通信シス テム。

【請求項25】基地局と、

上記基地局を制御する基地局制御装置と、

上記基地局と無線チャネルを使って通信する移動端末と

7 を有する移動体通信システムであって、

上記基地局において無線チャネルが不足した場合に、上 記基地局制御装置は、該基地局から無線チャネルを割り 当てられている移動端末のうち、該基地局との間の信号 の送信または受信からの経過時間が長い移動端末から順 に無線チャネルの割り当てを解除するよう制御すること を特徴とする移動体通信システム。

【請求項26】請求項25記載の移動体通信システムに おいて

前記基地局制御装置は、無線チャネルの優先的な使用を 要求するための優先要求を送信している移動端末に関す る、無線チャネルの割り当て要求を受信し、前記基地局 で無線チャネルが不足している場合に、前記経過時間が 長い移動端末から順に無線チャネルの割り当てを解除 し、該無線チャネルを上記移動端末に割当てるよう制御 することを特徴とする移動体通信システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、移動体通信システムに関し、特に通信品質保証機能を備えた移動体通信システム、移動端末、基地局制御装置及びパケットデータサービスノードに関する。

[0002]

【従来の技術】従来例えば次世代移動体通信の標準化団体である3rd Generation PartnershipProject 2 (3GPP 2)による規格であるStage 3 description of Ax interface rev.1 (3gpp2-ACO-19990927-0)に記載されているように、移動体通信システムにおいては無線チャネルを有効に利用するために、パケット交換方式を用いて複数の端末間で無線チャネルを共有する方法が知られている。この方式では、各移動体端末は信号の送信または受信要求が発生した場合には他の端末と共有で割り当てられている無線チャネルを使用してパケットの形で信号を送受信し、送受信要求がない場合には無線チャネルを開放して他の移動体端末が無線チャネルを使用できるようにしている。しかしある一定時間パケットの送受信が行なわれなかった移動体端末に対しては、無線チャネルの割り

[0003]

当て自体が解除される。

【発明が解決しようとする課題】上述した移動体通信シ 50 ステムでは、無線チャネルの割り当てが解除されてしま

6

った移動体端末に再び送受信要求が発生した場合、その 移動体端末に対して無線チャネルを割り当てることから 始めなければならないが、割り当て可能な空き無線チャ ネルを確保できない可能性がある。また移動体通信シス テムにおいては、移動体端末のセル間の移動に伴って、 移動先のセルを制御している無線基地局から無線チャネ ルの割り当てを受ける必要があるが、この場合にも割り 当て可能な空き無線チャネルを確保できない可能性があ る。これは、電子商取引等高度な信頼性を要求される通 信を行う場合に通信品質保証上重要な課題となる。

【0004】本発明の目的は、無線チャネルの優先的な使用を必要とする場合に、パケット送受信の間隔に関わらず無線チャネルの割り当てを受け続け、また無線チャネルの割り当て要求時に際しても優先的に無線チャネルの割り当てを受けられる手段を持った移動端末を提供することである。

【0005】本発明の他の目的は、無線チャネルの優先 使用要求を発した移動体端末に対して、パケット送受信 の間隔に関わらず無線チャネルを割り当て続け、また優 先使用要求を発している移動体端末が無線チャネルの割 り当てを要求した場合には優先的に無線チャネルを割り 当てる手段を持った基地局制御装置を提供することであ る。

【0006】本発明の他の目的は、無線チャネルの優先 使用要求を発した移動体端末に対して、無線チャネルを 優先的に使用させる手段を持ったパケットデータサービ スノードを提供することである。

【0007】本発明の他の目的は、無線チャネルの優先 使用要求を発した移動体端末にはパケット送受信の間隔 に関わらず無線チャネルを割り当て続け、また無線チャ ネルの優先使用要求を発している移動体端末が無線チャ ネルの割り当てを要求した場合には優先的に無線チャネ ルを割り当てることができる移動体通信システムを提供 することである。

[0008]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、本発明においては、無線チャネルの優先的な使用を要求する移動体端末は、無線基地局に対して周期的に優先要求を送信し、優先要求を受信した無線基地局は優先要求端末に対して周期的に応答を送信するようにしたことを特徴する。これにより優先使用要求を発している移動体端末と無線基地局との間には周期的な送受信が行なわれることになるため、送受信の周期がチャネル割り当ての解除までの時間より短ければ、移動体端末は無線チャネルの割り当てを受け続けることができる。

【0009】更に、本発明においては、無線基地局を制御している基地局制御装置が、無線チャネルを優先的に使用している優先端末と、優先端末以外の非優先端末とを分けて管理し、非優先端末については無線基地局との間での最後の信号の送信または受信時からの経過時間

(無線チャネル未使用時間)順に管理する手段を有している。従って、無線チャネルの優先使用要求を発している移動体端末が無線チャネルの割り当てを要求し、無線基地局に割り当て可能な空き無線チャネルが存在しなかった場合には、基地局制御装置は無線基地局に対して、非優先端末の内無線チャネル未使用時間が長い移動体端

8

非優先端末の内無線チャネル未使用時間が長い移動体端 末から順に無線チャネルの割り当てを解除し、その無線 チャネルを優先使用要求端末に割り当てるよう制御する ことが可能となる。

10 [0010]

【発明の実施の形態】図1は本発明を適応する移動体デ ータ通信システム101の一構成例を示している。本シ ステムは、複数の移動体端末(以下MSとする)102 を収容し、セル103(103A~103F)というサ ービスエリア内に存在するMS102と信号の送受信を 行う基地局(以下BSとする)104(104A~10 4F)と、複数の基地局104を統合管理する基地局制 御装置(以下BSCとする)105(105A~105 D) からなる無線アクセスネットワーク (以下RANと 20 する) 110と、無線アクセスネットワーク110と接 続し、IPパケットルーティング機能を持つパケットデ ータサービスノード (以下PDSNとする) 106 (1 06A、106B)と、PDSN106間の端末の移動 を実現するホームエージェント(以下HAとする)10 8と、外部ネットワークであるインターネットあるいは 企業内LANと接続するゲートウェイルータ107(1 07B, 107C) 及び前記ルータとPDSN106間 を接続するルータ107Aから構成するパケットコアネ ットワーク109より構成する。

【0011】図2は、MS102とPDSN106間の コネクションのマッピング例を示す図である。MS10 2とBSC105間には無線チャネル203が、BSC 105とPDSN106間にはリンクレイヤコネクショ ン202が設定され、両コネクションにPPPコネクシ ョン201がマッピングされる構成である。移動体端末 の移動により生じる無線チャネル203とリンクレイヤ コネクション202のマッピング変更をBSC105で 管理することにより、MS102のBS104間の移動 を実現し、PPPコネクション201とリンクレイヤコ 40 ネクション202のマッピング変更をPDSN106で 管理することにより、MS102のBSC105間の移 動を実現する。図4は本発明を適用したMS102の構 成の一例を示している。MS102は、アンテナ40 4、アンテナを介してデータを送受信するための符号、 複号処理を行う送受信処理部403、ユーザインターフ ェース部401、ユーザインタフェース部の制御及びデ ータのプロトコル処理を行い送受信処理部とのインタフ ェースを持つコントロール部402、及びバッテリー4 15から構成する。ユーザインタフェース部401は、 50 表示部407、スイッチ部416、スピーカ413、マ . 9

10

イク414から構成し、スイッチ部416は、電源のオ ンオフを行う電源スイッチ408、数字及び文字入力を 行うダイヤルキー409、発信実行、着信時の通話開始 及びデータサービス開始を行うセレクトキー410、表 示部のスクロールを行うスクロールキー411、及びユ ーザからの入力やユーザが利用しているサービスに応じ てなされるコントロール部402からの指示に応じて通 信品質保証を要求するQoSキー412を備えている。 コントロール部402は、スイッチ部416から入力さ れた要求に応じたサービスを開始し、サービスに関連す る送受信トラヒックに対するプロトコル処理、表示部の 制御を実行するCPU418、それらのプログラムを格 納するメモリであるROM406、プロトコル処理に必 要なステート情報、及び無線リソース状態を記憶するメ モリであるRAM405から構成する。417はバスで あり、401、402、403を互いに接続し、デー タ、プログラムのやり取りを行う。

【0012】図5はBSC105の一構成例を示してい る。BSC105は、管理部501、基地局I/Fポー ト部510、及びネットワークI/F部511から構成 20 し、各部はパケットバス509を介して接続する。管理 部501は、各BS104の無線リソース管理、リンク レイヤコネクション202と無線チャネル203間の変 換を実行するプロセッサ503、それらのプログラムを 格納するメモリ502、無線チャネルの識別子である無 線チャネルコード管理テーブル及びMS対応に備える無 線チャネルコードと無線リソース状態を管理するテーブ ル等を配置するメモリキャッシュ504、転送するデー タを一時的に格納するバッファメモリ505、バッファ メモリコントローラ506、ハードディスク507及び ハードディスクコントローラ508から構成する。BS 104とは基地局 I / Fポート部 510を介して接続す る構成とし、本実施例では、4つのBS104に接続で きる構成を示している。 PDSN106とはネットワー クI/F部511を介して接続する。

【0013】図6はPDSNの一構成例を示している。PDSNは管理部601、一つ以上のルーティング部602から構成し、各部はパケットバス603を介して接続する。管理部601は、パケットルーティングテーブルを作成するプログラムを格納するメモリ605Aと、40そのプログラムを実行するプロセッサ610A、パケットルーティングテーブル及びMSに関する情報を配置するメモリキャッシュ611A、パケットを格納するバッファメモリキャッシュ611A、パケットを格納するバッファメモリ606Bとの間のパケットのDMA転送機能及びパケットバス制御機能からなるバッファメモリコントローラ607A、ハードディスクコントローラ608及びハードディスク609から構成される。プロセッサ610Aが作成するパケットルーティングテーブルは、移動体データ通信システム101に存在するMS102の位50

置情報を収集しHA108へ通知するといったMobi. le IPの処理やMS102とのPPPコネクション 201設定、BSC105とのリンクレイヤコネクショ ン202設定、Mobile IPのIPトンネリング とPPPコネクション201の対応付け、及びPPPコ ネクション201とリンクレイヤコネクション202対 応付けを管理する。ルーティング部602は、管理部が 作成したパケットルーティングテーブルをもとにHA1 08とBSC105間のパケット転送処理を実行するプ ロセッサ610B、メモリ605B、バッファメモリ6 06B、バッファメモリコントローラ607B、管理部 で作成したパケットルーティングテーブル等を配置する メモリキャッシュ611B、他ルータ107等を接続す るポート制御部612、及び内部バスを持つものであ る。本図では一つのポート制御部612にて4ポートを サポートする構成とし、本実施例では本ポートを介し て、一つ以上のルータ107及び一つ以上のBSC10 5と接続する。

【0014】図7は、パケット交換における無線リソー ス状態の遷移図である。状態は、MS102が移動体デ ータ通信システム101に接続していない(電源が入っ ていない、データ送受信ができない)状態であるヌル状 態701、MS102が移動体データ通信システム10 1に接続し、かつ無線チャネルの割り当てを受けている 状態であるアクティブ状態702、MS102が移動体 データ通信システム101に接続しているが、無線チャ ネルの割り当てを受けていない状態であるドーマント状 態703の三状態から構成する。アクティブ状態702 であるMS102において一定時間信号の送信または受 信が行われない場合、無線チャネルの割り当ては解除さ れドーマント状態703になる。本移動体データ通信シ ステムにおいては、図7に示すアクティブ状態702の MSのみがBS104とのパケット送受信を行うことが 可能であり、ヌル状態701またはドーマント状態70 3のMSはパケットの送受信を行う場合にはランダムア クセスチャネルまたは制御チャネルを利用してBSC1 05に対して無線チャネルの割り当てを要求し、BSC 105の制御により無線チャネルの割り当てを受けてア クティブ状態702へ遷移する必要がある。アクティブ 40 状態へ遷移することに失敗したMS102は一定時間が 経過した後に再度無線チャネルの割り当てを要求しても 良い。

【0015】図7に示した状態遷移を実現するために、BSC105は管理部501に各MS102毎に状態遷移タイマ901Bを持ち、MS102との間で信号を送信または受信する毎にそのMSに対応した状態遷移タイマ901Bをリスタートさせる。この様子を図9に示す。本タイマがタイムアウトした場合、BSC105は対応するMS102に対する無線チャネルの割り当てを解除し、MS102はアクティブ状態702からドーマ

ント状態 7 0 3 に遷移する。移動体データ通信システム 1 0 1 では、MS 1 0 2 がリアルタイムアプリケーションや電子商取引の様に高度な信頼性が要求される通信を行っている際にも、一定時間信号の送受信が行なわれないとリソース状態がドーマント状態 7 0 3 に遷移し、無線チャネルの割り当てが解除される。また、信号の送受信を再開する際に必ず割り当て可能な無線チャネルが確保出来るとは限らないため、サービス利用が出来なくなる場合がある。

【0016】このような課題を解決する為本発明では、無線チャネルの優先的な使用を必要とする場合に、ユーザがMS102が有するQoSキー412を押すことにより、またはユーザが利用しているサービスに応じてMS102のコントロール部402が無線チャネルの優先的な使用を指示することによって、アクティブ状態702からドーマント状態703への状態遷移を回避し、無線チャネルの割り当てを継続的に受けることを可能にしている。

【0017】図8はBS104から割当てられている無線チャネルの継続的な割当てを実現するためにMS102で行なわれる優先要求の入力処理のフローである。ユーザがQoSキー412を入力した場合、またはユーザが利用するサービスやアプリケーションに応じてコントロール部402が優先要求を指示した場合、MS102はQoSキー状態をオン状態とし(801)、BSC105による無線チャネルの割り当て解除を回避する為に、一定周期毎にPPPキープアライブパケットを送信する(802)。

【0018】図18は、PPPキープアアライブパケットの構成例を示す。PPPキープアライブパケット1800は、MS102の識別子を格納するフィールド1801と、PPPキープアライブパケットのパケット種別情報を格納するフィールド1802を有する。通信方式としてCDMAが採用されている場合には、PPPキープアライブパケットに使用されている拡散符号からMS102を識別することができるので、MS102の識別子を格納するフィールド1801はなくてもよい。

【0019】その後、MS102がコントロール部402に有するPPPキープアライブパケットの送信周期を計測する為のPPPコネクションタイマ902の値を、MS102がコントロール部402に有する状態遷移タイマ901Aの値より小さい値に設定する(803)。状態遷移タイマ901Aは、BSC105との間での最後の信号の送信時または受信時から、MS102に対する無線チャネルの割り当てが解除されるまでの期間を計測するタイマである。従って、結果的に状態遷移タイマ901AはBSC105がMS102毎に有する状態遷移タイマ901Bと同様の計測を行うことになる。

【0020】この場合の、状態遷移タイマ901A、9 01B、PPPコネクションタイマ902とQoSキー 50

状態の関係例を図9に示す。QoSキー412がオン状態の場合、PPPコネクションタイマ値は状態遷移タイマ901A値より小さく設定する為、状態遷移タイマ901BがタイムアウトすることによってMS102がアクティブ状態702からドーマント状態703へ移行する前に、PPPコネクションタイマ902がタイムアウトする。MS102はPPPコネクションタイマ902がタイムアウトしかつ状態遷移タイマ901Aがタイムアウトしたかつ状態遷移タイマ901Aがタイムアウトしていない場合に、PPPキープアライブパケットを送信する。BSC105はPPPキープアライブパケットを送信する。

【0021】図19は応答パケット1900の構成例を示す。応答パケット1900は、応答パケットの宛先であるMS102の識別子を格納するフィールド1901と、応答パケットのパケット種別情報を格納するフィールド1902を有する。通信方式としてCDMAが採用されている場合には、応答パケットに使用されている拡散符号からMS102を識別することができるので、MS102の識別子を格納するフィールド1901はなくてもよい。

【0022】MS102はPPPキープアライブパケットの送信、またはBSC105からの応答パケットの受信によって状態遷移タイマ901Aをリスタートさせ、BSC105はMS102からのPPPキープアライブパケットの受信、またはMS102への応答パケットの送信によって状態遷移タイマ901Bをリスタートさせるため、無線チャネルの割り当て解除を回避することが30できる。

【0023】サービス利用が終了した時点でユーザが再度QoSキー412を入力することにより、またはコントロール部402がサービス利用の終了に応じて無線チャネルの優先利用解除の指示をすることにより、QoSキー状態はオフとなる(804)。この場合、PPPコネクションタイマ902の値を通常値(状態遷移タイマ901Aより長いタイマ値)に設定する(805)。一定期間パケットの送受信がなければ、PPPコネクションタイマ902より先に状態遷移タイマ901Bがタイムアウトし、無線チャネルの割り当てが解除されドーマント状態703への遷移が起こる。またドーマント状態への遷移後PPPコネクションタイマ902がタイムアウトした場合にも、状態遷移タイマ901Aがタイムアウトした場合にも、状態遷移タイマ901Aがタイムアウトしている場合にはMS102はPPPキープアライブパケットを送信しない。

【0024】MS102はヌル状態あるいはドーマント 状態からアクティブ状態へ移行する場合、またはMS1 02がセル間を移動した場合に、ランダムアクセスチャ ネル、あるいは制御チャネルを使用して無線チャネルの 割り当てをBSC105に要求する。無線チャネルの割

り当て要求パケットの構成例を図17に示す。1701. はチャネル割り当てを要求するMS102の番号であ り、1702はMSがチャネル割り当てを要求している セルに対してサービスを行っている BS104の番号 である。1703は、BS104から送信している止ま り木チャネル(以下BCCHと称す)におけるBCCH 送信電力値であり、1704は上りチャネルの干渉量で ある。1705は、MS102で計測したBCCHの受 信電力であり、1706はBCCHの受信SIRであ る。1707は下りチャネルの通信速度の要求値であ り、1708は上りチャネルの通信速度の要求値であ る。尚、MS102がセル間を移動した場合には、移動 したMS102が利用しているサービスや使用している チャネルの通信速度をBSC105が把握しているの で、図17に示した情報の一部または全てを省き、MS 102のセル間の移動に伴う無線チャネルの割当て要求 をBSC105が自動的に把握することも可能である。 【0025】例えば電波産業界(ARIB)によるCD MA方式携帯自動車電話システム標準規格であるAR I B STD-T53では、BSCは各セル毎の通信品質 として希望波レベル(RSSI)、干渉波レベル(IS SI)、希望波対干渉信号電力比(SIR)、フレーム エラーレート(FER)の情報をBS104から定期的 に収集し、メモリ502に記憶する。そこでBSC10 5は、MS102から無線チャネルの割り当て要求を受 信した場合に、メモリ502に記憶している該当セルの 情報と、無線チャネル割当要求パケットに含まれている 要求通信速度、BCCHのSIR、上りチャネルの干渉 量等の情報から、割り当て要求MSに無線チャネルを割 り当てた場合に通信品質がどの程度まで劣化するか、例 えば割り当て要求を送信したMSに無線チャネルを割り 当てた場合の干渉波レベルをプロセッサ503により予 測し、予測結果の干渉波レベルが予め設定されている許 容値を満たしているかどうかを基準に無線チャネルを割 り当てるかどうかを判断する。また干渉波レベルの代わ りに、BSCは無線チャネルの割当て要求MSに無線チ ャネルを割当てた場合に、割当てを行ったBSにおいて アクティブ状態にある全MSの通信速度合計が、予め設 定されている閾値を超えないかどうかを基準に無線チャ

【0026】無線チャネルの優先的な使用を必要とする ユーザが、無線チャネルの割り当て要求時に優先的な割 り当てを受け、割当てられた無線チャネルを継続して使 用するためのMS102における優先要求の入力処理を 示すフローを図10に示す。ユーザがQoSキー412 の入力を行った場合、またはユーザが利用するサービス に応じてコントロール部402が無線チャネルの優先使 用要求を指示した場合、MS102は接続しているPD SN106宛てにQoS要求を送付する(1001)。

ネルを割り当てるかどうか判断しても良い。

す。QoS要求パケット2000は、MS102の識別 子を格納するフィールド2001と、QoS要求パケッ トのパケット種別情報を格納するフィールド2002を 有する。通信方式としてCDMAが採用されている場合 には、QoS要求パケットに使用されている拡散符号か らMS102を識別することができるので、MS102 の識別子を格納するフィールド2001はなくてもよ

【0028】QoS要求を受信し、MS102への優先 制御許可の要否を判断したPDSN106からのリプラ イにより(1002)、優先制御が許可された場合(1 003)、QoSキー状態をオンとし(1004)、無 線チャネルの割当てをBSC105に要求する(100 5)。MS102のセル間の移動に伴う無線チャネルの 割当て要求の場合には、BSC105が自動的にMS1 02の無線チャネル割当て要求を把握していてもよい。 BSC105より無線チャネルの割当てが受けられなか った場合には、一定時間が経過した後に再び無線チャネ ルの割当てを要求してもよい。BSC105より無線チ ャネルの割当てを受けた場合には、図8にて説明したよ うに、MS102はPPPコネクション201保持する 為に、一定周期毎にPPPキープアライブパケットを送 信する(1006)。更に、PPPコネクションタイマ 902値を状態遷移タイマ901A値より小さい値を設 定する(1007)。この設定により、MS102はア クティブ状態702を保持する事ができる。例えばMS 102の加入契約によりPDSN106から優先制御が 許可されない場合、MSの表示部にQoS機能使用不可 を表示する(1008)。この場合MS102は優先制 御されない通常のMSとしてBSC105に無線チャネ ルの割当てを要求する(1009)。無線チャネルの割 当てが受けられなかった場合には、一定時間が経過した 後に再び無線チャネルの割当てを要求してもよい。無線 チャネルの割当てを受けた場合、MS102は優先制御 を受けることはできないため、PPPキープアライブパ ケットの送信は行わない。

【0029】ユーザがサービス利用が終了した時点で再 度QoSキー412を入力することにより、またはコン トロール部402がサービス利用の終了に応じて無線チ 40 ャネルの優先利用解除の指示をすることにより、QoS キー状態はオフとなる(804)。この場合、PPPコ ネクションタイマ902値を通常値(状態遷移タイマ9 01Aより長いタイマ値)に設定する(805)。

【0030】MS102からのQoS要求を受信したP DSN106の処理を示すフローが図11である。本処 理は、PDSN106の管理部601のプロセッサ61 OAにて実行する。QoS要求受信した後、要求MSに 対応するMS情報テーブル1201を検索する(110 1)。図12にMS情報テーブル1201の一構成例を 【0027】図20はQoS要求パケットの構成例を示 50 示す。MS情報テーブルはPDSN106のメモリキャ

ッシュ611Aに配置されている。MS情報テーブル1 201は、加入者情報から入手した移動体端末固有識別 子、移動体網に接続後に割付けられるテンパラリーな移 動端末仮識別子、認証・秘匿情報、MSが使用している IPアドレス、位置情報、ホームネットワーク識別子、 ホームエージェントアドレス及び優先処理契約の有無1 203や契約転送スループット1204等の契約してい るQoSサービス情報1202から構成する。MS情報 テーブル検索後、QoSサービス情報1202をもとに 優先処理契約がなされているかどうかを判断し(110 2)、優先契約がなされていない場合、優先制御が提供 できない事をMS102に通知する(1106)。優先 制御契約がなされている場合、MS102が接続してい るBSC105に対して、MS優先指示を通知し(11 03)、そのリプライを受けた後(1104)、MSに 対して優先制御提供可能である事を通知する(110 5)。

【0031】BSC105は、MS102に割り当てら れた無線チャネル203とリンクレイヤコネクション2 02のマッピングを管理するリンクレイヤコネクション 管理テーブル1301をMS対応に備えている。図13 はリンクレイヤコネクション管理テーブル1301の一 構成例である。リンクレイヤコネクション管理テーブル 1301は、BSC105のメモリキャッシュ504に 配置されており、リンクレイヤコネクション識別子、M SのIPアドレス、リソース状態1302、無線チャネ ル303を識別する上りチャネルコード、下りチャネル コード、パケット待避キュー、優先要求の有無130 3、上りチャネル通信速度1304、下りチャネル通信 速度1305、上りチャネルSIR1306、下りチャ ネルSIR1307及び管理ポインタから構成する。B SC105は更に、BS104が管理するセル103毎 に、使用している無線チャネルコードを管理し優先制御 を実現するためのチャネルコード管理テーブル1401 を備えている。チャネルコード管理テーブル1401の 一構成例を図14に示す。チャネルコード管理テーブル 1401はBSC105のメモリキャッシュ504に配 置されており、優先契約をしており、かつ優先処理中の MS102のレイヤリンクコネクション管理テーブル1 301を登録する優先MS管理キュー1402、優先契 約はしているがQoS要求のないMS102及び優先契 約をしていないMS102のリンクレイヤコネクション 管理テーブル1301を登録する通常MS管理キュー1 403から構成される。MS102が無線チャネルを介 して信号を送信または受信する毎に、そのMS102に 対応するリンクレイヤコネクション管理テーブル130 1は、BSC105の管理部501に配置されたプロセ ッサ503によって、管理キュー1402または140 3の先頭に登録し直される。従って管理キュー140 2、1403の先頭から順に、最後の信号の送信または 50 の優先MS管理キュー1402の先頭にリンクレイヤコ

受信時点からの経過時間が短いMS102のリンクレイ ヤコネクション管理テーブル1301が登録されている ことになる。

【0032】ここで、例えば既にアクティブ状態にあっ たMS102がQoS要求をPDSN106に送信し、 PDSN106がBSC105に対してMS102への 優先指示を通知した場合を想定する。図15はこの時 に、PDSN106からのMS優先指示を受付けたBS C105における処理フローを示す図である。本処理 10 は、BSC105の管理部501に配置するプロセッサ 503で実行する処理である。BSC105は優先処理 を行うMS102に対応するリンクレイヤコネクション 管理テーブル1301を検索し(1501)、該当する テーブルの優先要求1303をオンにする(150 2)。本テーブルをチャネルコード管理テーブル140 1の通常MS管理キュー1403から優先MS管理キュ -1402の先頭に登録し直し(1503)、優先指示 に対する処理終了をPDSN106に通知する(150 4)。

【0033】次に、アクティブ状態702にあって、既 にBSC105から優先処理を受けている優先要求MS 102が、BS104間(セル103間)を移動した場 合、またはヌル状態701あるいはドーマント状態70 3にあるMS102がQoS要求を送信し、更にチャネ ル割り当て要求を送信してアクティブ状態702に遷移 する場合を想定する。図16はBS104において優先 要求MS102に対し無線チャネルを優先的に割り当て るための制御処理を示すフローである。本処理は、BS C105の管理部501に配置するプロセッサ503で 実行する。MS102がセル間を移動した場合には(1 601) 移動したMS102のリンクレイヤコネクショ ン管理テーブル1301を旧BS103に対応したチャ ネルコード管理テーブル1401から外す(160 2)。図13に示したリンクレイヤコネクション管理テ ーブルを利用して、無線チャネルの割り当て要求先であ る新BS103でアクティブ状態にある全MSの通信速 度合計を上りチャネル、下りチャネルのそれぞれで計算 し、優先要求MS102から受信した無線チャネル割当 て要求パケットまたはBSC105が予め把握していた セル間の移動前にMS102が使用していたチャネルの 通信速度をもとに、優先要求MS102が要求している 通信速度を割り当てても閾値を越えないかを判断する (1603)。上りチャネル、下りチャネルそれぞれに ついて優先要求MS102に無線チャネルを割り当てた 場合の通信速度合計と干渉波レベルをプロセッサ503 により計算し、計算結果が図3に示す閾値を越えないか どうかを判断してもよい。閾値を越えていなければ無線 チャネルチをMS102に割付け(1604)、新BS 102に対応したチャネルコード管理テーブル1401

受けることが可能となる。

【0035】さらに、基地局制御装置は、無線チャネル を優先的に使用している優先移動体端末が使用している 無線チャネルと、通常の移動体端末が使用している無線 チャネルとを分けてセル毎に管理する手段と、通常の移 動体端末が使用している無線チャネルを最後の信号の送 信または受信時からの経過時間順に管理する手段とを備 えている。優先要求移動体端末がセル間を移動した場合 または優先要求移動体端末が無線チャネルの割り当てを 要求した場合で、セルに割り当て可能な空きチャネルが 無かった場合、基地局制御装置が、同セル内で無線チャ ネルの割り当てを受けている通常の移動体端末の内、最 後の信号の送信または受信時からの経過時間が長い移動 体端末から順に強制的に無線チャネルの割り当てを解除 し、同端末をアクティブ状態からドーマント状態に強制 的に遷移させ、解放した無線チャネルを優先要求移動体 端末に割当てることにより、優先要求移動体端末は、セ ル間の移動時にも優先的な無線チャネルの保持が可能と なり、新たに無線チャネルの割り当てを要求する場合に も優先的に無線チャネルの割り当てを受けることができ 20 る。

18

[0036]

【発明の効果】本発明によれば、ユーザあるいは利用し ているアプリケーションが通信品質の保証を必要として いる優先要求移動端末は、無線チャネルの継続的な割り 当てを受けることが可能となる。

【0037】さらに、優先要求移動体端末は、セル間の 移動時にも優先的な無線チャネルの保持が可能となり、 新たに無線チャネルの割り当てを要求する場合にも優先 的に無線チャネルの割り当てを受けることができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用する移動体データ通信システムの 構成例を示す図。

【図2】MSとPDSN間の論理コネクションマッピン グの一例を示す図。

【図3】MSに無線チャネルを割り当てる際の閾値の一 例を示す図。

【図4】MSの構成例を示す図。

【図5】BSCの構成例を示す図。

【図6】 PDSNの構成例を示す図。

【図7】パケット交換におけるリソース状態を示す遷移 図。

【図8】無線チャネルを保持する為のMSの一処理手順 を示したフローチャート。

【図9】状態遷移タイマ、PPPキープアライブタイ マ、及びQoSキー状態の関係例を示した図。

【図10】無線チャネルの優先的な割当てを受け、無線 チャネルを継続的に使用する為のMSの一処理手順を示 すフローチャート。

【図11】QοS要求を受信したPDSNの一処理手順

17 ネクション管理テーブル1301を登録する(160 5)。閾値を越えていた場合、移動先BS103のチャ ネルコード管理テーブル1401の通常MS管理キュー 1403に登録されているリンクレイヤコネクション管 理テーブル1301があるかどうかを判断する(160 6)。通常MS管理キュー1403に登録されているリ ンクレイヤコネクション管理テーブル1301がなけれ ば、無線チャネルは全て優先MSによって使用されてい るため、優先要求MSに無線チャネルを割り当てること はできない(1612)。通常MS管理キュー1403 に登録されているリンクレイヤコネクション管理テーブ ル1301があれば、通常MS管理キュー1403にリ ンクレイヤコネクション管理テーブルが登録されている 通常MS102に対する無線チャネルの割当てを全て解 除し、優先要求MSに無線チャネルを割当てた場合の通 信速度合計が閾値を超えないかを判断する(160 7)。全通常MSに対する無線チャネルの割り当てを解 除し、優先要求MSに無線チャネルを割り当てた場合の 干渉電力と通信速度の合計を計算して、干渉電力が図3 に示す閾値を越えていないかどうかを判断してもよい。 通信速度の合計または干渉電力が閾値を越えてしまう場 合には、優先要求MSに無線チャネルを割り当てること はできない(1612)。それ以外の場合には、通常M S管理キュー1403の最後にリンクレイヤコネクショ ン管理テーブル1301が登録されている通常MSから 順に、優先要求MSに無線チャネルを割り当てた時の全 MS通信速度合計または干渉レベルが閾値以下になるま で、無線チャネルの割当てを解除し、強制的にドーマン ト状態へ遷移させる(1608, 1609, 161 0)。優先要求MSに通常MSから割り当てを解除した 無線チャネルを割り当て(1611)、無線チャネルを 割り当てたBSに対応したチャネルコード管理テーブル の優先MS管理キュー1402の先頭に優先要求MSの リンクレイヤコネクション管理テーブル1301を登録 する(1605)。

【0034】以上の構成により、ユーザあるいは利用し ているアプリケーションが通信品質保証を必要としてい る場合に、移動体端末が無線チャネルの優先使用要求パ ケット (PPPキープアライブパケット) を周期的に送 信することによって、アクティブ状態からドーマント状 40 態への遷移タイミングを計測している状態遷移タイマの タイムアウトを回避し、優先要求移動体端末は無線チャ ネルの継続的な割り当てを受けることが可能となる。 尚、移動体端末は、PPPキープアライブパケットを必 ずしも一定周期毎に送信する必要はない。移動体端末 が、状態遷移タイマが計数を開始してからタイムアウト するまでの時間より短い間隔でPPPキープアライブパ ケットを周期的に送信すれば、送信間隔が一定でなくて も状態遷移タイマのタイムアウトを回避することができ るため、移動体端末は無線チャネルの継続的な割当てを

を示すフローチャート。

【図12】PDSNのメモリキャッシュに配置されてい るMS情報テーブルの一構成例。

【図13】BSCのメモリキャッシュに配置されている リンクレイヤコネクション管理テーブルの一構成例。

【図14】BSCのメモリキャッシュに配置されている チャネルコード管理テーブルの一構成例。

【図15】優先指示を受信したBSCの一処理手順を示 すフローチャート。

【図16】優先要求のMSが無線チャネルの割り当てを 10 502・・・メモリ 要求した場合のBSCでの無線チャネル割当て処理手順 を示すフローチャート。

【図17】無線チャネル割り当て要求パケットの構成

【図18】 PPPキープアライブパケットの構成例。

【図19】PPPキープアライブパケットに対する応答 パケットの構成例。

【図20】QoS要求パケットの構成例。

【符号の説明】

101・・・移動体データ通信システム

102···移動体端末 (MS)

103・・・セル

104 · · · 基地局(BS)

105 · · · 基地局制御装置(BSC)

106···パケットデータサービスノード(PDS

N)

107・・・ルータ

108・・・ホームエージェント (HA)

109・・・パケットコアネットワーク

110・・・無線アクセスネットワーク (RAN)

201・・・PPPコネクション

202・・・リンクレイヤコネクション

203・・・無線チャネル

300・・・干渉レベル閾値テーブル

401···ユーザ I / F部

402・・・コントロール部

403・・・送受信処理部

404・・・アンテナ

405 · · · RAM

406 · · · ROM

407・・・表示部

408・・・電源スイッチ

409・・・ダイヤルキー

410・・・セレクトキー

411・・・スクロールキー

412 · · · QoS+-

413・・・スピーカー

414・・・マイク

415・・・バッテリー

416・・・スイッチ部

417・・・バス

418 · · · CPU

501・・・管理部

503・・・プロセッサ

504・・・メモリキャッシュ

505・・・バッファメモリ

506・・・バッファメモリコントローラ

507・・・ハードディスク

508・・・ハードディスクコントローラ

509・・・パケットバス

510・・・基地局 I / Fポート部

511···ネットワーク I / F部

20 601・・・管理部

602・・・ルーティング部

603・・・パケットバス

605・・・メモリ

606・・・バッファメモリ

607・・・バッファメモリコントローラ

608・・・ハードディスク

609・・・ハードディスクコントローラ

610・・・プロセッサ

611・・・メモリキャッシュ

30 612・・・ポート制御部

701・・・ヌル状態

702・・・アクティブ状態

703・・・ドーマント状態

901・・・状態遷移タイマ

902・・・PPPキープアライブタイマ

1201· · · MS情報テーブル

1202···QoS情報

1301・・・リンクレイヤコネクション管理テーブル

1302・・・リソース状態

40 1303・・・優先要求

1401・・・チャネルコード管理テーブル

1402・・・優先MS管理キュー

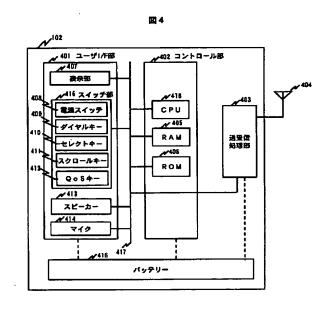
1403·・・通常MS管理キュー

1700・・・無線チャネルの割当て要求パケット

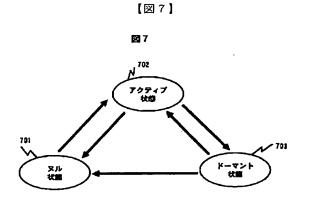
| 図 1 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 2 | 図 3 | 図 3 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図 4 | 図

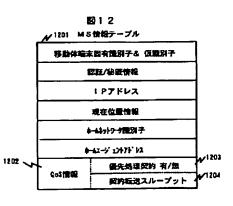
3 \$00 全M S 通信速度合計(kbps) 干渉電力の関値(dBm/Hz) -165 -163 64 128 -161 256 -159 512 -157 1024 -155 2048 -153

【図3】



[図4]





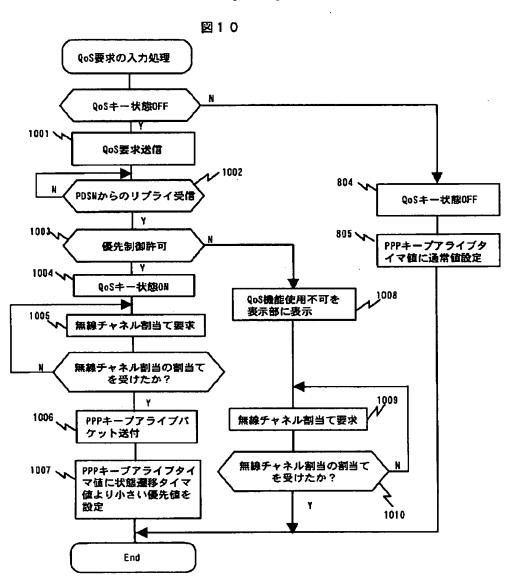
【図12】

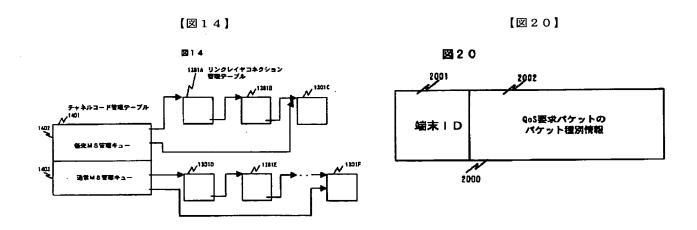
【図6】 【図5】 ⊠ 6 **3** 5 プロセッサ プロセッサ 47722 内部バス 内部パス A+1° 7° (3.9 3)+0−3 スケットバス パケットバス 基地局1/デポート部 ネットワークリケ部 ルティング 部 メモリ Jutyt 【図8】 图 8 QoS要求の入力処理 【図9】 QoSキー状型GFF ROST STOR Q45キー状態0W QoS中一状態OFF **くアクティブ状態>** (オフ) データ -ト) (リスタート) PPPキーブアライブパ ケット送付 PPPキープアライプタイ マ値に通常値設定 無鏡チャネル制当て解除 (タイムアウト) PPPキーブアライブタイマ値に状態運移タイマ 値より小さい優先値を 設定 <ドーマント状態> I <アクティブ状態> (オン) End (リスタート) (リスタート) (リスタート) PP 1-77507 (タイムアウト) Ack (リスタート) (リスタート) (リスタート) <アクティブ状態> (リスタート) (リスタート) (リスタート) <アクティブ状態> 【図19】 【図18】 図18 图19 1801 1802 1901 1902 PPPキープアライブパケットの パケット種別情報 PPPキープアライブパケットに対する 応答パケットのパケット種別情報 端末ID 増末ID

1800

1800

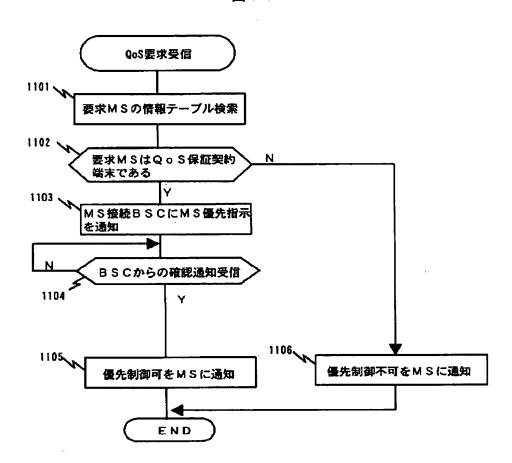
【図10】





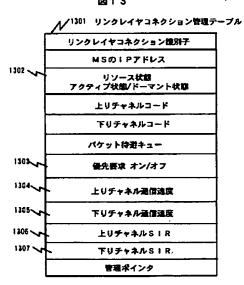
【図11】

図11



【図13】

⊠13



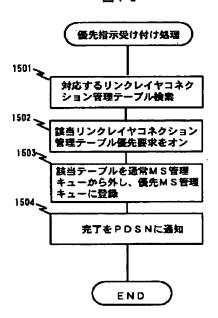
【図17】

図17

170	1 170	170	170	1705	1708	1707	1708	, 1
蜡末番号	BS番号	止まり木チャネル送信電力	上り干渉量	止まり木チャネル受信電力	止まり木チャネル受信SIR	要求下り通信速度	要求上り通信速度	
		17	<i>N</i>					

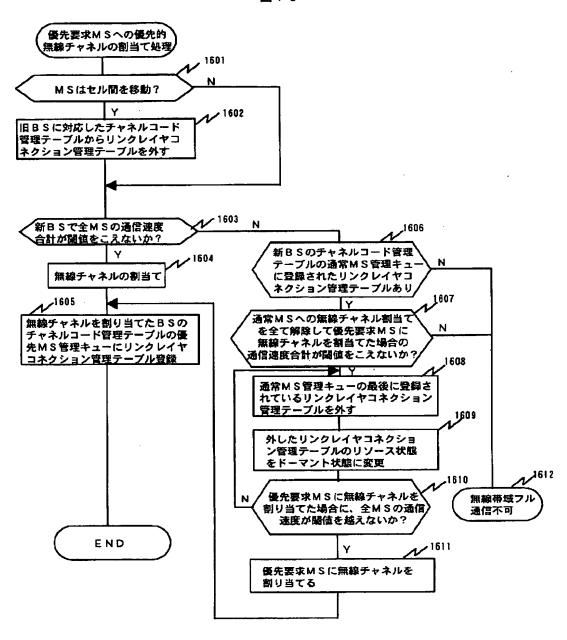
【図15】

図15



【図16】

図16



フロントページの続き

(72) 発明者 松井 進

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株 式会社日立製作所システム開発研究所内

(72) 発明者 矢野 正

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株 式会社日立製作所システム開発研究所内

Fターム(参考) 5K033 CB17 CC01 DA01 DA03 DA06

DA19 DB18 DB21

5K067 AA21 BB21 CC08 DD51 EE02

EE10 EE16 JJ17